

# Bäume

Martin Wirsing

in Zusammenarbeit mit  
Michael Barth, Fabian Birzele und Gefei Zhang

<http://www.pst.informatik.uni-muenchen.de/lehre/WS0506/infoeinf/>

WS 05/06

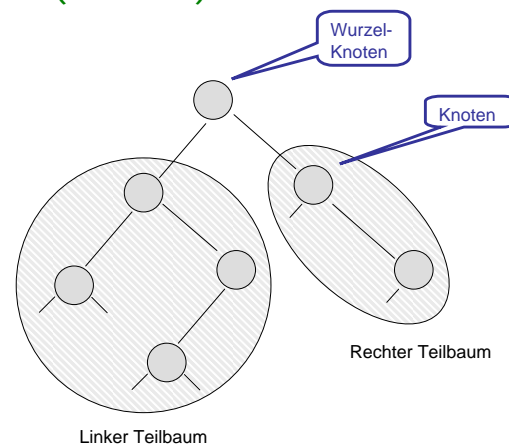
## Ziele

- Standardimplementierungen für Bäume kennen lernen

M. Wirsing: Bäume

## Bäume (abstrakt)

- Bäume sind hierarchische Strukturen.
- Bäume bestehen aus
  - Knoten und
  - Teilbäumen.
- Der oberste Knoten heißt Wurzel.
- Bei **Binärbäumen** hat jeder Knoten zwei Unterbäume:
  - den linken Unterbaum,
  - den rechten Unterbaum.
- In den Knoten kann Information gespeichert werden.

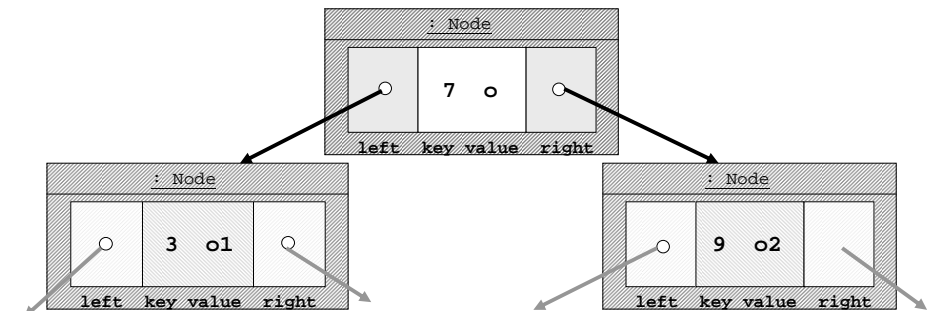


M. Wirsing: Bäume

## Implementierung von Knoten

```
class Node
{
  Node left;
  int key; Object value;
  Node right; ...
}
```

- Ein Knoten wird implementiert als **Objekt mit zwei Zeigern**.
- Außerdem wird in jedem Knoten **ein Schlüssel und ein Wert** gespeichert.



M. Wirsing: Bäume

## Implementierung von Bäumen

```
public class BinTree
{
    Node anchor; ...
}
class Node
{
    Node left;
    int key; Object value;
    Node right;

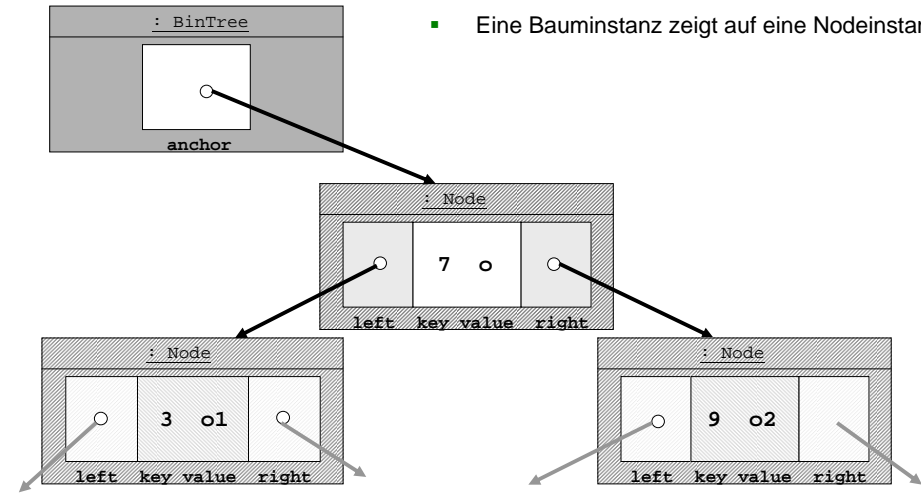
    // Konstruktor
    Node(Node b1, int k, Object o, Node b2)
    {
        left = b1; key = k; value = o; right = b2;
    }
    ...
}
```

- Ein Baum wird implementiert durch einen Zeiger auf ein Geflecht von Knoten:
- Die Klasse BinTree hat wie List einen Anker, der auf Node zeigt.
- Die Klasse Node ist eine Hilfsklasse für die Klasse BinTree.

```
class BinTree
{
    Node anchor; ...
}
```

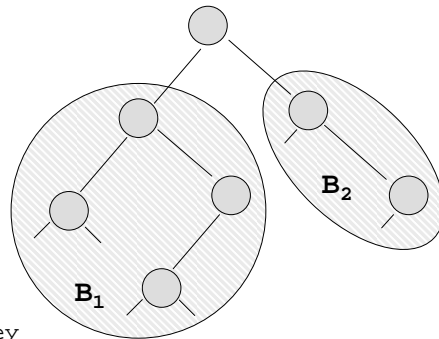
## Ein Beispiel für eine Instanz von BinTree

- Eine Bauminstanz zeigt auf eine Nodeinstanz

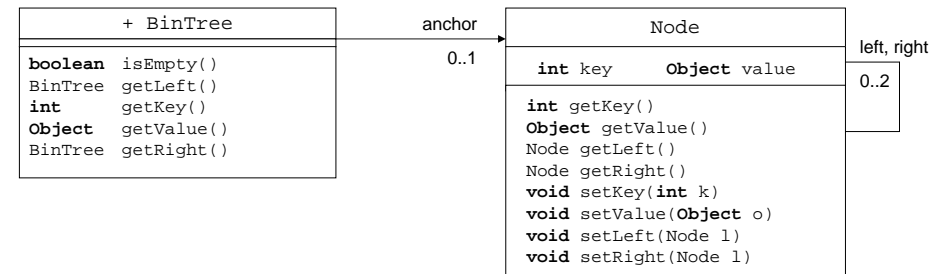


## Operationen auf BinTree

- Konstruktoren**
  - BinTree()
    - der leere Baum
  - BinTree(B<sub>1</sub>, k, o, B<sub>2</sub>)
    - neuer BinTree mit
    - linkem Teilbaum B<sub>1</sub>
    - rechtem Teilbaum B<sub>2</sub>
    - Inhalt der Wurzel: k, o
- Prädikat isEmpty**
  - Testen, ob ein BinTree leer ist
- Selektoren**
  - getLeft, getRight, getKey
  - Falls der BinTree nicht leer ist, liefert
    - getLeft() den linken Teilbaum
    - getRight() den rechten Teilbaum
    - getKey() den Inhalt der Wurzel



## BinTree in UML



## Implementierung in Java

### Die Implementierung von BinTree verläuft analog zu Listen:

- BinTree repräsentiert Binärbäume über einem Integer-Schlüssel und Werten vom Typ Object.
  - BinTree selbst speichert nur einen Verweis auf die Wurzel des Baumes.
  - Die eigentliche Funktionalität wird von der Klasse Node realisiert;
- Um Funktionen auf BinTree zu definieren, verwenden wir folgende Fallunterscheidung:
  - leerer Baum: Berechnung des Resultats direkt in BinTree
  - nicht-leerer Baum: Weitergeben ("delegieren") der Funktion an Node

## Implementierung BinTree: isEmpty & Zugriff auf linken Teilbaum

```
public class BinTree
{
    private Node anchor;

    BinTree(); // der leere Baum
    BinTree(BinTree b1, int k, Object o, BinTree b2)
    {
        anchor = new Node(b1.anchor, k, o, b2.anchor);
    }

    boolean isEmpty(){return anchor==null;}

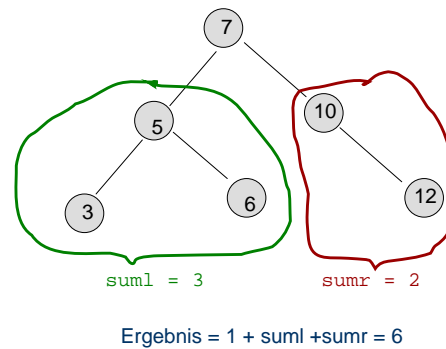
    BinTree getLeft() throws NoSuchElementException
    {
        if (anchor == null) throw new NoSuchElementException();
        else
        {
            BinTree l = new BinTree();
            l.anchor = anchor.getLeft();
            return l;
        }
    }
}
...

```

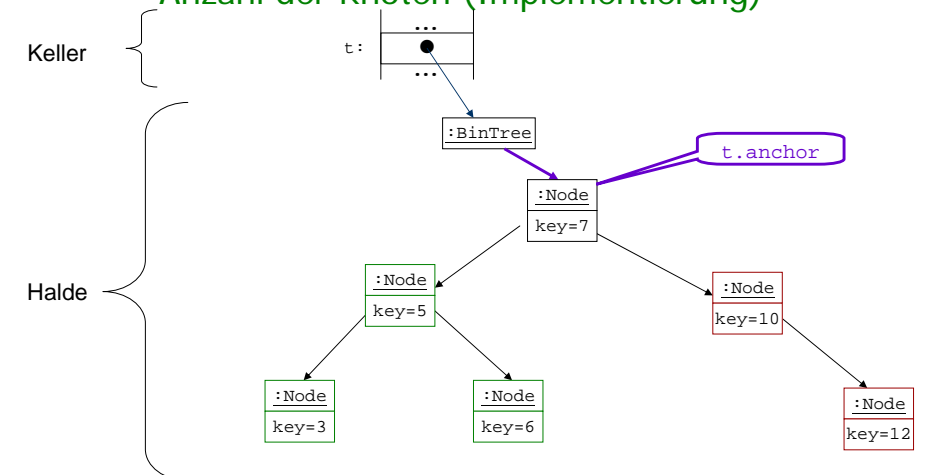
## Anzahl der Knoten

Prinzipieller Ablauf der (rekursiven) Berechnung von t.sumNodes():

- Berechne die Anzahl der Knoten suml des linken Teilbaums;
- Berechne die Anzahl der Knoten sumr des rechten Teilbaums;
- Gesamtanzahl der Knoten:  $1 + \text{suml} + \text{sumr}$ .

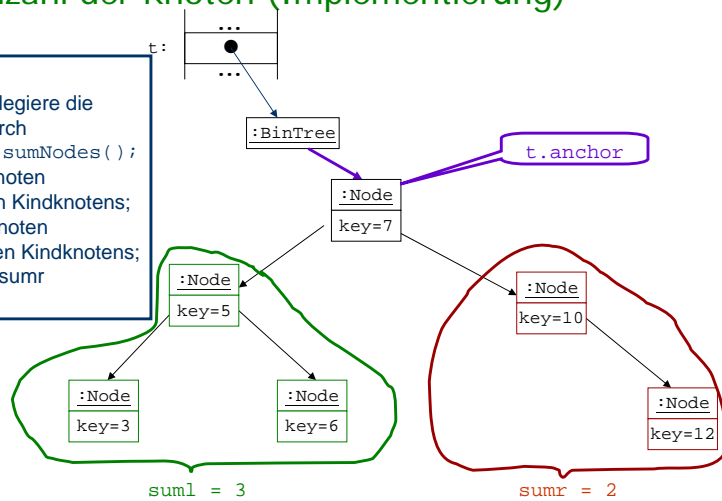


## Anzahl der Knoten (Implementierung)



## Anzahl der Knoten (Implementierung)

- ```
t.sumNodes():
```
1. Wenn t nicht leer, delegiere die Aufgabe an Node durch Aufruf von `anchor.sumNodes()`;
  2. Sei `suml` = Anzahl Knoten des linken Kindknotens;
  3. Sei `sumr` = Anzahl Knoten des rechten Kindknotens;
  4. Ergebnis:  $1 + suml + sumr$



Ergebnis =  $1 + suml + sumr = 6$

## Implementierung BinTree: Anzahl der Knoten

```
int sumNodes()
{
    if (anchor == null) return 0;
    else return anchor.sumNodes();
}

where

class Node
{
    ...
    int sumNodes()
    {
        int suml = 0, sumr = 0;
        if (left != null) suml = left.sumNodes();
        if (right != null) sumr = right.sumNodes();
        return 1 + suml + sumr;
    }
    ...
}
```

Wenn der Baum leer ist, gibt es keinen Knoten; d.h. Anzahl = 0

Delegieren der Aufgabe an `sumNodes()` (aus der Klasse Node)

## Geordnete Binärbäume

- Ein Binärbaum `b` heißt geordnet, wenn folgendes für alle nichtleeren Teilbäume `t` von `b` gilt:

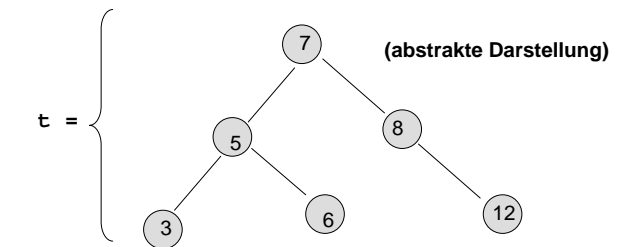
Der Schlüssel von `t` ist

- größer (oder gleich) als alle Schlüssel des linken Teilbaums von `t` und
- kleiner (oder gleich) als alle Schlüssel des rechten Teilbaums von `t`

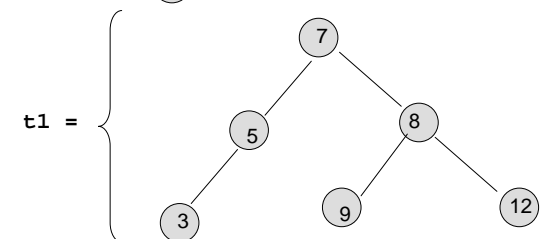
## Geordnete Binärbäume

- Beispiel: Geordnet sind:

Der leere Baum und der Baum `t`:



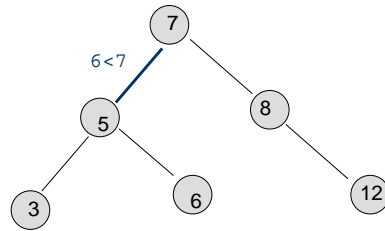
- Nicht geordnet ist der Baum `t1`:



## Suche im geordneten Binärbaum

Prinzipieller Ablauf der Berechnung von `t.find(6)`:

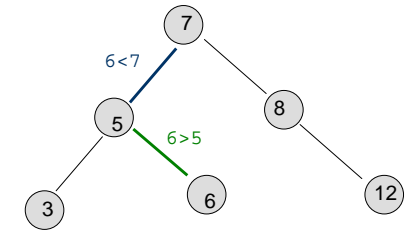
1. Vergleiche 6 mit dem Wert der Wurzel;
2. Da  $6 < 7$ , gehe zum linken Kindknoten;



## Suche im geordneten Binärbaum

Prinzipieller Ablauf der Berechnung von `t.find(6)`:

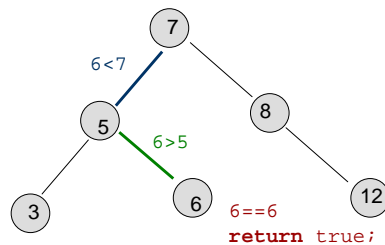
1. Vergleiche 6 mit dem Wert der Wurzel;
2. Da  $6 < 7$ , gehe zum linken Kindknoten;
3. Vergleiche 6 mit dem Wert dieses Knotens;
4. Da  $6 > 5$ , gehe zum rechten Kindknoten dieses Knotens;



## Suche im geordneten Binärbaum

Prinzipieller Ablauf der Berechnung von `t.find(6)`:

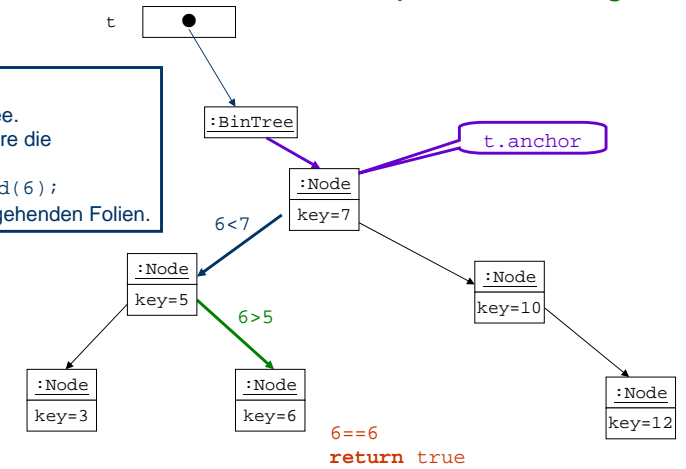
1. Vergleiche 6 mit dem Wert der Wurzel;
2. Da  $6 < 7$ , gehe zum linken Kindknoten;
3. Vergleiche 6 mit dem Wert dieses Knotens;
4. Da  $6 > 5$ , gehe zum rechten Kindknoten dieses Knotens;
5. Vergleiche 6 mit dem Wert dieses Knotens;
6. Da  $6 == 6$ , gebe Ergebnis `true` zurück.



## Suche im geordneten Binärbaum (Implementierung)

`t.find(6)`:

1. Suche zunächst in `BinTree`.
2. Wenn `t` nicht leer, delegiere die Aufgabe an `Node` durch Aufruf von `anchor.find(6)`;
3. Verfahre wie auf den vorgehenden Folien.



## Suche im geordneten Binärbaum

```
public boolean find(int key)
{ if (anchor == null) return false;
  else return anchor.find(key);
}
```

Gibt true zurück, wenn key im Baum; sonst wird false zurückgegeben

wobei

```
class Node
{ . . .
  boolean find (int key)
  { Node current = this;
    while(current.key != key) // solange nicht gefunden,
    { if (key < current.key) // gehe nach links?
      current = current.left;
      else // sonst gehe nach rechts
      current = current.right;
      if(current == null) return false; //nicht gefunden!
    }
    return true; //gefunden; gib true zurück
  }
}
```

## Suche im geordneten Binärbaum

```
public Object findValue(int key)
{ if (anchor == null) return null;
  else return anchor.find(key);
}
```

Gibt value zurück, wenn key im Baum; sonst wird null zurückgegeben

wobei

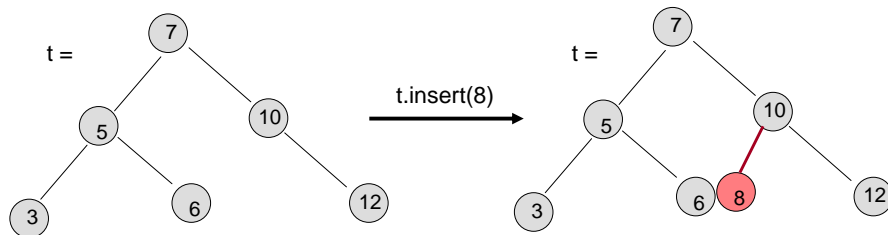
```
class Node
{ . . .
  Object findValue(int key)
  { Node current = this;
    while(current.key != key) // solange nicht gefunden,
    { if (key < current.key) // gehe nach links?
      current = current.left;
      else // sonst gehe nach rechts
      current = current.right;
      if(current == null) return null; //nicht gefunden!
    }
    return current.value; //gefunden; gib value zurück
  }
}
```

## Einfügen in geordneten Binärbaum

▪ Beim Einfügen in einen geordneten Binärbaum wird rekursiv die "richtige" Stelle gesucht, so dass wieder eine geordneter Binärbaum entsteht.

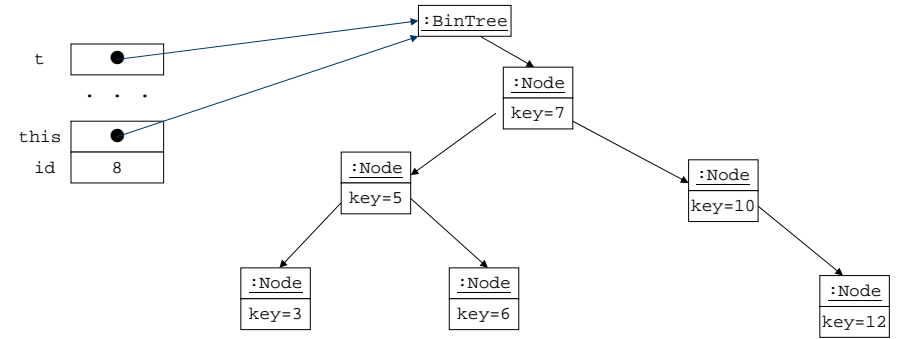
▪ Beispiel: t.insert(8) ergibt:

(Zur Vereinfachung der Darstellung wird hier nur ein Schlüssel und kein Wert eingefügt.)



## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

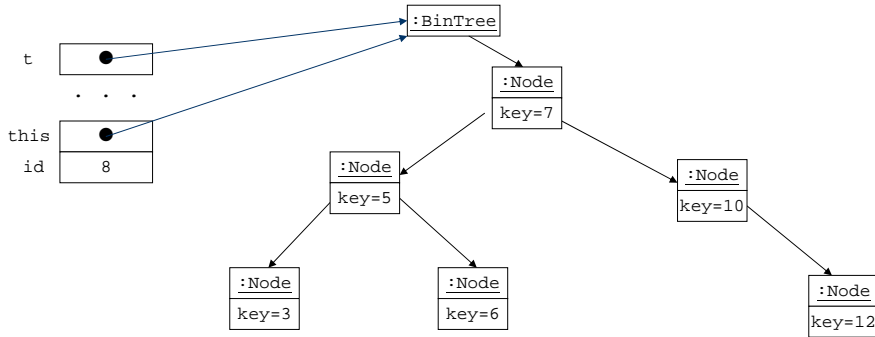
t.insert(8)



Aufruf von t.insertKey(id):

## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

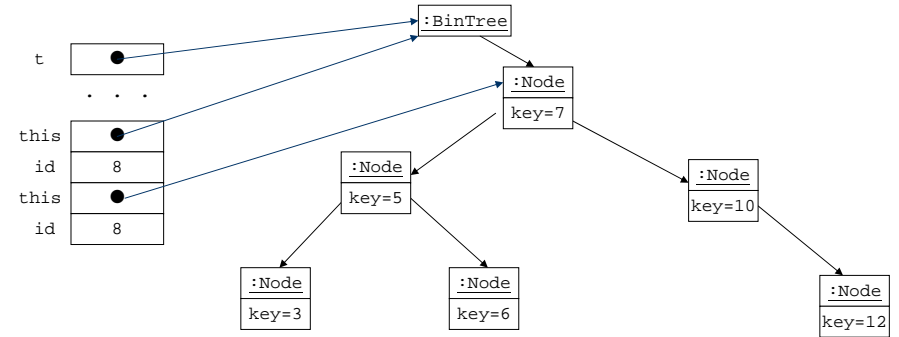
t.insert(8)



Delegieren der Aufgabe durch Aufruf von `anchor.insertKey(id):`

## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

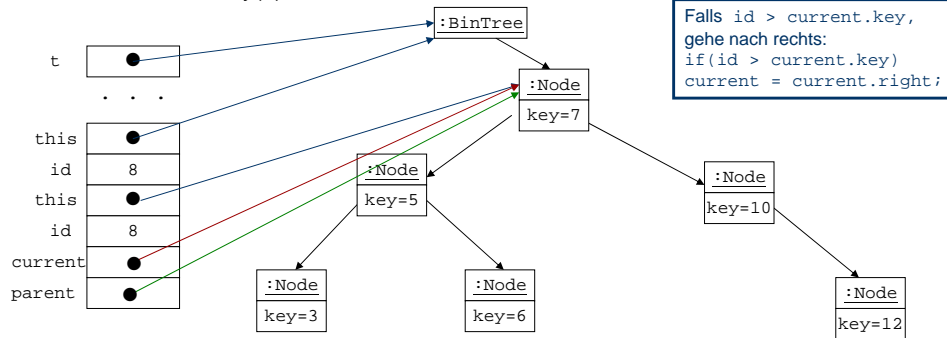
anchor.insertKey(8):



Delegieren der Aufgabe durch Aufruf von `anchor.insertKey(id):`  
Durchlauf durch das Node-Geflecht mit zwei Hilfsvariablen `current` und `parent`

## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

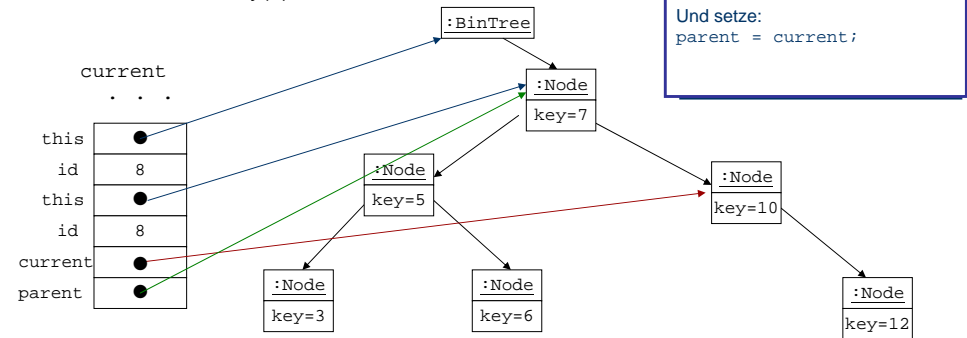
anchor.insertKey(8):



Delegieren der Aufgabe durch Aufruf von `anchor.insertKey(id):`  
Durchlauf durch das Node-Geflecht mit zwei Hilfsvariablen `current` und `parent`

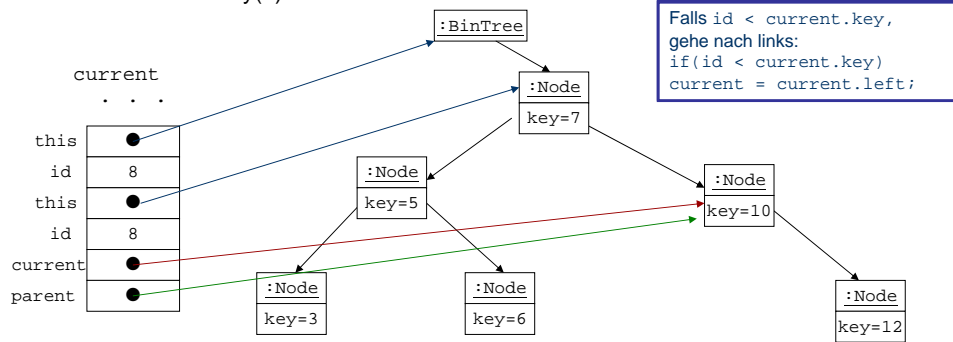
## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

anchor.insertKey(8):



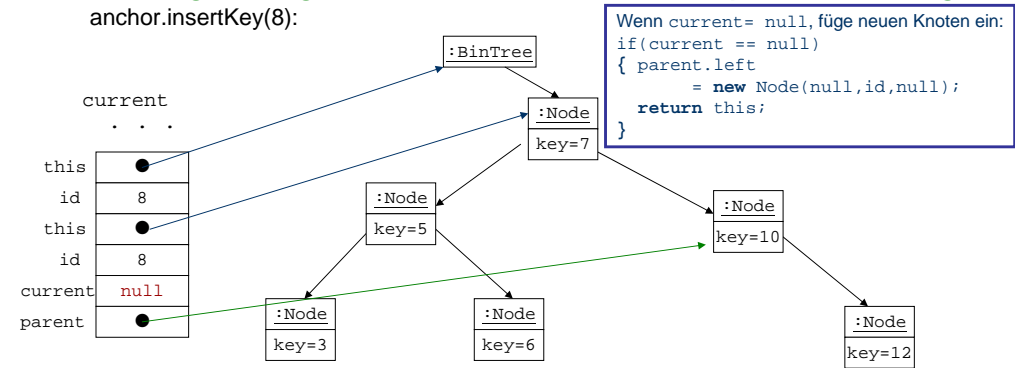
## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

anchor.insertKey(8):



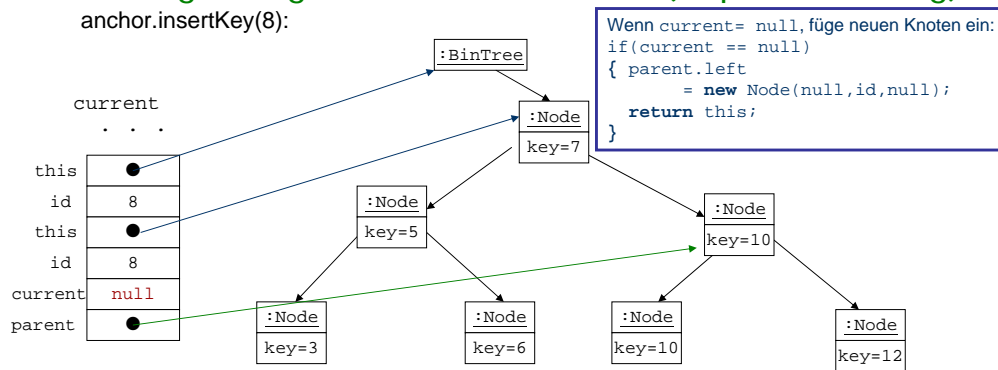
## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

anchor.insertKey(8):



## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

anchor.insertKey(8):



## Einfügen in geordneten Binärbaum

Fügt einen neuen Knoten mit Schlüssel id an der richtigen Stelle im geordneten Baum ein

```
public void insert(int id, Object o)
{
    if(anchor==null) // falls kein Knoten im anchor
        anchor = new Node(null, id, o, null); // neuer Knoten
    else anchor = anchor.insertKeyObj(id, o);
}
```

wobei insertKeyObj in class Node folgendermaßen definiert wird:



## Einfügen in geordneten Binärbaum (Implementierung)

```

Node insertKey(int id, Object o)
{
    Node current = this; // starte bei this
    Node parent;
    while(true) // terminiert intern
    {
        parent = current;
        if(id < current.key) // gehe nach links?
        {
            current = current.left;
            if(current == null) // am Ende füge links ein
            {
                parent.left = new Node(null, id, o, null);
                return this;
            }
        } // end if go left
        else // falls id > current.key, gehe nach rechts
        {
            current = current.right;
            if(current == null) // am Ende füge rechts ein
            {
                parent.right = new Node(null, id, o, null);
                return this;
            }
        } // end else go right
    } // end while
}

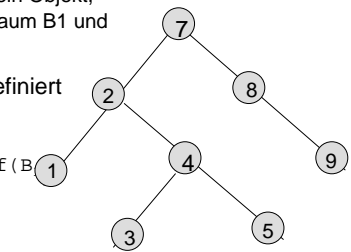
```

Fügt einen neuen Knoten passend ein  
Achtung: id darf nicht im Baum vorkommen!

M. Wirsing: Bäume

## Rekursion auf Binärbäumen

- Binärbäume sind induktiv definiert
  - Der Leere Baum ist ein Binärbaum
  - Sind  $B_1$  und  $B_2$  Binärbäume, id ein Schlüssel und o ein Objekt, dann ist der Baum mit Wurzel id und o, linkem Teilbaum  $B_1$  und rechtem Teilbaum  $B_2$  ein Binärbaum

BinTree( $B_1$ , k, o,  $B_2$ )

- Operationen f auf Binärbäumen können rekursiv definiert werden
  - Falls isEmpty(B): gibt f(B) direkt an
  - Ansonsten beschreibe wie sich der Wert von f aus f(B<sub>1</sub>) und f(B<sub>2</sub>) und id, o ergibt.
- Beispiel: sumNodes()
  - Falls isEmpty(B): 0
  - Ansonsten  
getLeft().sumNodes()+getRight().sumNodes()+1
- Beispiel: exist(int k) (ist k vorhanden?)
  - Falls isEmpty(B): false
  - Ansonsten: getLeft().exists(k) || getKey()==k || getRight().exists(k)

sumNodes: 8

M. Wirsing: Bäume

## Einfache Baumoperationen

```

public class XBinTree extends BinTree
{
    public int sumNodes()
    {
        if(isEmpty()) return 0;
        else return
            ((XBinTree)getLeft()).sumNodes() +
            ((XBinTree)getRight()).sumNodes() + 1;
    }

    public boolean exists(int k)
    {
        if(isEmpty()) return false;
        else return
            ((XBinTree)getLeft()).exists(k)
            || getKey()==k
            || ((XBinTree)getRight()).exists(k);
    }
}

```

- isEmpty(), left(), right() werden aus der Oberklasse geerbt
- left() liefert einen BinTree
- sumNodes() ist nur in der Unterklasse definiert - für XBinTrees
- Wir brauchen casts um die BinTrees in XBinTrees zu verwandeln

M. Wirsing: Bäume

## Zusammenfassung

- Binäre Bäume werden in Java implementiert:
  - als Verallgemeinerung der einfach verketteten Listen mit zwei Nachfolgerverweisen
- Eine Operation auf binären Bäume mit Knoten wird definiert:
  - durch Weitergeben der Operation an die Knotenklasse oder
  - durch Fallunterscheidung bzgl. des leeren Baums und rekursiven Aufruf der Selektoren getLeft() und getRight() von BinTree.

M. Wirsing: Bäume